

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication	number:	2000339	152 A	
(43) Date of put	blication of	application:	08.12.00	

(51) Int. CI	G06F 9/06			
(21) Application	number: 11149475	(71) Applicant:	HITACHI DENSHI LTD	
(22) Date of filing: 28.05.99		(72) Inventor:	HIGURE KINICHI KOBAYASHI TAKEHIKO	

(54) METHOD FOR CHANGING APPLICATION PROGRAM

.

memory rewriting program 104 is rewritten. COPYRIGHT: (C)2000.JPO

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To change a memory rewriting program while ROM is directly mounted as it is by writing the memory rewriting program into a non-volatile memory and booting the non-volatile memory.

SOLUTION: A non-volatile memory 102 is divided into two areas A and B, and the area A is allocated to an application program 103 and the area B to a memory rewriting program 104. For rewriting the application program 103, the memory rewriting program 104 written into the area B of the non-volatile memory 102 is booted and the application program 103 is rewritinn. For rewriting program 107 is booted from the outer interface 105 of a micro processor 101 and the program is written into the area B of the non-volatile memory 102. Thus, the





(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-339152 (P2000-339152A)

(P2000-339152A) (43)公顧日 平成12年12月8日(2000.12.8)

				(20) 200 2	1 AGIZ 12/1 0 (2000112:0)	
(51) Int.CL'		機別記号 FI			f-73-}*(参考)	
G06F	9/06	5 4 0	G06F	9/06	540M 5B076	
		410			4108	

審査請求 未請求 請求項の数2 OL (全 6 頁)

(21)出職番号	特膜平 11-149475	(71) 出顧人	000005429	
			日立電子株式会社	
(22)出版日	平成11年5月28日(1999.5.28)		東京都千代田区神田和泉町	1.番地
		(72)発明者	日暮 飲一	
			東京都小平市御幸町32番地	日立電子株式
			会社小会井工場内	
		(72)発明者	小林 協彦	
			東京都小平市御奉町32番地	日立電子株式
			会社小会井工場内	
		Fターム(参	等) 58076 BA03 BA06 EB01	

(54) 【発明の名称】 アプリケーションプログラム変更方法

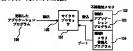
(57)【要約】

【課題】マイクロプロセッサが読込み実行するプログラ 本を、電気のに消去・書き換えが可能な不得発生メモリ から競込み実行するプート方法においては、不解発性メ モリを書換えるためのプログラムが必要になるが、本発 明の課題はこのプログラムを、メモリを直接実装する場 合でも、変更可能にすることにある。

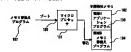
【解決手段】本発明では、不解光性メモリを2つの領域 に分割し、分割した片方の領域にメモリ書換えプログラ ムを格納し、のプログラムによりもう片方の領域へア ブリケーションプログラムを 出込む方法または、メモリ 書換えプログラムをマイクロプロセッサの外部インター フェースから総込む。

(2) 部界ブート 本間発送メモリ 「経 マイクロ ブート アブリケー 122 フラウ レッシュー 123 123 年 1 124 年 1 125 年

(b) アプリケーションプログラムの容換え



(o) メモリ書名スプログラムの音を換え



【特許請求の範囲】

【請求項1】 実行するアプリケーションプログラム を、電気的に消去及び書換え可能な不揮発性メモリから 読込んで実行するマイクロプロセッサであって、 前記 マイクロプロセッサが、前記アプリケーションプログラ ムを更新する場合に、

該更新するアプリケーションプログラムを読込み、 前記不利免性メモリに、施記アプリケーションプログラ 広を書換ままたは普込む処理を行う方法において、 前記マイクロプロセッサに書込みまたは書換え処理を行 10 セリに記憶させることを特徴とするマイクロプロセッサ のアプリケーションプログラム影響方法。

【請求項2】 実行するアプリケーションプログラム を、確定例に消去及び請求る可能な不解発性メモリから 認込んで実行するマイクロプロセッサであって、 前記 マイクロプロセッサが、前記アプリケーションプログラ ムを更新する場合に、

該更新するアプリケーションプログラムを譲込み、 前記下消化性メモリに、前記アプリケーションプログラ 20 みを書換えまたは路込地処理を行う方法において、 前記マイクロプロセッサに書込みまたは書換え処理を行ったさなためのメモリ書換えプログラムを前記更新する下 フリケーションプログラムと特に、 該給合したプログ ラムを招込んで、前記下揮発性メモリの書換えまたは書 込みを行うことを特徴とするマイクロプロセッサのアプ リケーションプログラム変更万法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、マイクロコンピュ 30 - タやデジタルシグナルプロセッサなどを含む、マイク ロプロセッサの実行プログラムを読込む方法に関するも のである。

[0002]

【従来の技術】マイクロプロセッサはプログラムを読込み、読込んだプログラムを実行する。その場合に、そのプログラムを実際的に消去または書換えが可能な不解発性メモリ(以下、"プログラムを電気的に消去または書換えが可能な不無発性メモリ"を "不無定性メモリ"と "不無定性メモリ"と かまる)からプートし、また不順発性メモリののプログ 40 ラムの月込みもマイクロプロセッサ自身が行う方法がある。そのの一例を以下に述べる。ここで、ブートとは、マイクロプロセッサがプログラムを読込み、読込んだプログラムを実行することをいう。

【0003】まず図3を川いて、マイクロプロセッサ门 身が不揮発性メエリへの書込みを行うときに、必要な書 込みの処理動作を行うプログラムをROM (Read Only Meo mry) からブートする方法について説明する。

を示した図である。通常は、図3(a)に示すように、不 揮発性メモリ102からアブリケーションプログラム103を ブートする。このときメモリ1番換えプログラム202か格 納されている608301とマイクロブロセッサ101とのバス は接続されていない。今、アブリケーションプログラム 103を普換える場合。または実験に不揮発性メモリ102 にアプリケーションプログラム103が高込まれていない 場合の点込み方法を図3(b)によって説明する。図3(b) において、マイクロプロセッサ101は608301からメモリ 書換えプログラム302とプートする。このメモリ書換え プログラム302とプートする。このメモリ書換え プログラム302とプートする。このメモリ書換え プログラム302とプートする。このメモリ書換え プログラム302とプートする。このメモリ書換え プログラム302とプートする。このメモリ書換え プログラム502とプートすることが から読込み、これを不揮発性メモリ102へ書込むプログ ラムであり、プートすることによりアプリケーションプ ログラム103が書換えられる。

【0005】しかし、ROWSD1に占込まれているメモリ書 換えプログラム302の内容を、不具合等の理由によって 書換える場合、またはROWSD1にプログラムが書込まれて いない場合に、プログラムを書換えたり、書込んだりす ることはできない。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】前述の従来技術には、 アプリケーションプログラムの変更は容易だが、RGMを 汚込むメモリ書換えプログラムは、一度RGMを実装して しまうとメモリ書換えプログラムに不具合があっても変 更することができない。

【0007】また、RDMを簡単に着脱できるように、IC ソケットを取付け、ICソケットを介して火装すると、取 外したRDMに対してメモリ書換えプログラムを変更する ことが可能であるが、装置の小型化には適さない欠点が あった。

【0008】本発明の目的は、上記のような欠点を除去 し、ROMを直接実装したままで、メモリ書換えプログラ ムの変更を可能にすることにある。

[0009]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するため に、本発明は、メモリ曹換えプログラムを不揮発性メモ リに書込み、その不揮発性メモリからブートすることに より実現した。

【0010】また本発明の他の方法として、メモリ書換 えプログラムをマイクロプロセッサの外部インターフェ ースからプートすることにより実現した。

[0011]

【発明の実施の形態】まず、メモリ書換えプログラムを不明が作メモリに 引込み、その不明が作メモリからブーキる方法を図 1 を用いて起明する。図 1 は不揮発性メモリの解域の一部にメモリ悪検えプログラムが検制されている場合のデータの流れを示した図である。図 1 は不 揮発 と サース・リログを2つの前域 (領域人を演成)に分け、領域をアブリケーションプログラー、10121 「個域を予定 10121」に関いた。

モリ書換えプログラム104に割当てている。

3

【0012】 通常は図1(a)に示すように、不振発性メ モリ102の領域Aからアプリケーションプログラム103を ブートする。このとき、領域Bに格納されているメモリ 書換えプログラム104にはアクセスされない。アプリケ ーションプログラム103を書換える場合は、図 1 (b)に示 すように、不揮発性メモリ102の領域Bに書込まれている メモリ書換えプログラム104をプートし、アプリケーシ ョンプログラム103を書換える。このメモリ書換えプロ グラム104は更新したアプリケーションプログラム106を 10 マイクロプロセッサ101の休憩インターフェース105を介 して読込み、不捌発性メモリ102の額慮Aに書込むことに よって領域Aのアプリケーションプログラム103を更新す る。メモリ書換えプログラム104を書換える場合。また は実装後、不揮発性メモリ102の領域Bにメモリ書換えプ ログラムが書込まれていない場合には、図1(c)に示す ように、メモリ書換えプログラム107をマイクロプロセ ッサ101の外部インターフェース105よりプートし、不振 発性メモリ102の領域Bに書込むことによって、メモリ書 換えプログラム104を沓換えるかまたは再込む。この、 メモリ書換えプログラム107はメモリ書換えプログラム1 04を不揮発性メモリ102に書込むプログラムである。

[0013]次に、メモリ書換えプログラムをマイクロ プロセッサの外部インターフェースからブートする方法 を図 を用いて説明する。図 2はメモリ書換えプログラ ムを外部外部からブートする場合のデータの流れを示し た図である。図 2は不揮発性メモリ102に、アブリケー ションプログラム103だけを格積している。

【0014】通常の場合には、図2(x)に示すように、不揮発性火モリ102からアプリケーションプログラム103 3 をブートする。不解発性メモリ102の中のアプリケーションプログラム103を潜療える場合は、メモリ青機えプログラム203(データテーブル)を結合したプログラム203(データテーブル)を結合したプログラム2016マイクロプロセッサ101が5階インターフェース105からブートする。このブートレだプログラム2014、データテーブルとして結合したアプリケーションプログラム203を不揮揮性メモリ102に青込むものであり、これによって、不揮発性メモリ102が最美ともれる。これによって、不揮発性メモリ102が最美ともれる。これによって、不獲年代メモリ102が最美ともれる。

【0015】以下、メモリ唐教えプログラムを、不解死 40 性メモリに関く場合の一実施例を図4によって説明する。図4は、メモリ唐教えプログラムを不得発性メモリに関いた場合の一実施例を説明する図である。マイクロプロセッサとしてデジタルシグラルプロセッサ(DBF1 lightal Sigmal Processor)40を別して、不耐発性メモリとしてプラッシュメモリ402を用いている。ISP401とアラッシュメモリ402を用いている。ISP401とアラッシュメモリ402をデータバスの40を下して、スパス440のうち、上位にピットをレジスタ40に把除し、フラッシュメモリ40を36。50

【0016】レジスタ4002、DSP4(1)のプート時に、フ ラッシュメモリ領域選択スイッチ406の億かサンプリン グレ、ブート後は1057401から変更することができる。フ ラッシュメモリ402のアドレズパスのビット後をだとする と、ブラッシュメモリ402のアドレズパスのビット後をだとする は、ブラッシュメモリ402のアドレスがよのビット 402を、0等地から2⁸⁸ - 1番地までの領域が501と、2⁸⁸ 来他から2⁸⁸ - 1番地までの領域が501と、2⁸⁸ 大場から2⁸⁸ - 1番地までの領域が501と、2⁸⁸ 大場から2⁸⁸ - 1番地までの領域が501と、2⁸⁸ なり タ410の内容が「1⁸⁸ での域域501と76分から、レジス タ410の内容が「1⁸⁸ での域域501と76分から、DSP4 位ピットは「1⁸⁸ となり、図5(4)に示すように、DSP4 はからは領域4501が6巻地から2⁸⁸ - 1番地をして採える。

"1" の場合は、アドレスパス404の最上位ビットが "1" となり、図5(c)に示すように、領域8502が0番地 から2⁵¹ -1番地として見えるため、領域を選択して使用 することができる。

【0017】また、図イにおいて、N54401にプート選択 ズイッチ405を接続し、シリアルボート407からプートするか、またはフラッシュメモリ402からブートするか選 択する。図9はブート選択スイッチ405と領域選択スイ サチ406の組合わせに対するN5401のブート先を示した もので、ブート選択スイッチ405が "0" の場合、領域選 択スイッチ406が "0" ならばフラッシュメモリ402の質 域外ち、領域選択スイッチ405が "1" ならば気域的 ブートし、ブート選択スイッチ405が "1" なり 選択スイッチ406の傾に関わらずシリアルボートブート を行う。

【0018】 フラッシュメモリ402の内容を書換える場合は、DSP401のシリアルボートインターフェース407を インナルコンピュータ4080シリアルボートインターフェース408に接続し、シリアルボートナートを行うプログラムおよびフラッシュメモリ402に害込むプログラムをパーンナルコンピュータ408から転送する。

【0019】図6は、図4の実施例について、データの流れの一般を示したプロック図である。図4と図6(a)に示すように、通常、フラッシュメモリ402の領域化医 場合には、アール野球ス・グラッシュメモリ402の領域化である。 10年に対している。 10年に対しないる。 10年に対しないる。 10年に対しないる。 10年に対しないる。 10年に対しないる。 10年に対しないる。 10年に対しないる。 10年に対しないる

【0020】図4と図6(b)に示すように、フラッシュ メモリ402の領域のアプリケーションプログラ人601を 善換える場合は、ブート選択スイッチ405を 70・、領域 近択スイッチを "1" に設定してDSP401をリセットす 50 る。リセット時にレジスタ410には敏度選択スイッチ406 の値"1"がサンブリングされるので、アドレスバス404の競上版セットが"1"となり。DSP401からはフラッツメメモリ402の領域場502だけが長え、またプート選択スイッチ405が"0"に設定されているため、領域所のメモリ書残えブログラムがエートされる。このメモリ書残えブログラムがは、ブート後にレンスタ410を"0"に青き換えてフラッシュメモリ402の領域A 501が見えるようにし、パーソナルコンピュータ408からシリアルボート408、407を介して18740に入りにデアログラムをファンシュメモリ402に書込む。DSP401に入力したプログラムは、レンスタ410が"0"のため、領域A501に書込まれる。

20 0 2 1] 図 4 と図 6 (c)に示すように、フラッシュ メモリ 9/20 7 類談のメモリ 票泉スプログラム600を書換 える場合は、プート選択スイッチ405を"1" に設定して 15374(1)をリセットし、フラッシュメモリ 4/20の前域によ モリ書泉太プログラム602の書込みを行うプログラムを ボーソナルコンピュータ408からシリアルボートブート する。このプログラムは、ブート後にレジスタ40を "1" に,計核え、フラッシュメモリ 4/20の航域5502が以え 20 るようにし、新たなメモリ書換えプログラムをフラッシ ュメモリ 4/20の航域に書込む、シリアルボート407からブートし たプログラム602は、シリアルボート407からブートし たプログラムの中にデータテーブルとして制込まれてい る。

[0022]次に、メモリ書換えブログラムを内臓しておらず外部インターフェースからブートする場合の実施 例を図了によって説明する。図7は、メモリ、財換えブログラムを内臓していない場合の一実接煙を説明する回である。図7にはいて、DSP40はブラッシュメモリの2に、データバス701およびアドレスパス702で接続され、パーソナルコンピュータメ図5にシリアルボートインターフェース408,407を接続されていて実施が

【0023】図8は、図7の実施例について、データの 流れの一例を示したプロック図である。図7と図8(a) に示すように、通常、フラッシュメモリ402に書込まれ たアプリケーションプログラム601をブートする場合に は、プート選択スイッチ703を"D"に設定してDSP401を リセットする。この場合には、フラッシュメモリ402の アプリケーションプログラム601がプートされる。図7 と図8(b)に示すように、フラッシュメモリ402に書込ま れているアプリケーションプログラム601を書換える場 合には、ブート選択スイッチ703を"1"に設定してDSP4 (1)をリセットし、メモリ書換えプログラムをパーソナル コンピュータ408からシリアルポートブートする。この プログラムは、アプリケーションプログラム601をフラ ッシュメモリ402に書込む。このフラッシュメモリ402に 書込むアプリケーションプログラム601は、シリアルポ ート407からブートするプログラムの中にデータテーブ ルとして組込まれている。

【0024】関4、異5、関6および関9の実施例では、アプリケーションプログラム60を普換える場合、一度ブラッシュメモリ402の前端502はメモリ番換えプログラム602を転送(関6)(の手順)で表を要はなく、関6(い)の手順で更新したいアプリケーションプログラム602を確認とでは、デバッグ作業などで頻繁にアプリケーションプログラム602を更新な場合によっている。

【0025】一方、図7、図8および図10の実施例では、アブリケーションプログラム601を書換える度に、ペーナルコンピェータ408からメモリに減ブログラムを05P401へ転送する必要があるが、フラッシェメモリ402とメモリ書換えプログラムを05P401へ転送する必要があるが、フラッシェメモリインアプリケーションプログラム601で創当でるとかできるので、アプリケーションプログラム601の更新剣度が低く、プログラムサイズが大きい場合に適している。

【発明の効果】以上のように本発明によれば、メモリを 20 実装したままで、メモリ消換スプログラムの変更が可能 である。このため、ICソケットを使用する必要がないの で、装置の小型化が実現できる。

【0027】また、本発明の別の効果として、メモリ書 換えプログラムのためのメモリを必要としないため、実 装する業子数が低減でき、装置の小型化とともに、製造 コストが低減できる。 【例面の膨胀な影明】

【図1】 本発別の一火施例におけるデータの流れを説明する図。

【図2】 本発明の一実施例におけるデータの流れを説明する図。

【図3】 従来技術におけるデータの流れを説明する 図。

【図4】 本発明の一実施例を説明する図。

【図5】 図4の実施例でのフラッシュメモリのデータ 領域および、DSPから見たアドレスを説明する図。 【図6】 図4の実施例におけるデータの流れを説明す る図。

【図7】 本発明の他の実施例を説明する図。

【図8】 図7の実施例でのデータの流れを示す図。

【図9】 ブート選択スイッチと領域選択スイッチ)の 組合わせによるDSPのブート先を説明する図。

【図10】 ブート選択スイッチによるDSPのブート先 を説明する図。 【符号の説明】

101:マイクロプロセッサ、 102:不揮発性メモリ、
103:アプリケーションプログラム、 104:メモリの領域を曹挽えるプログラム、 105:外部インターフェース、 106: 更新したアプリケーションプログラム、 1
50 07:領域版にメモリ曹挽えプログラムを書込れてログラ

ム、 201:メモリ書換えプログラムの実行プログラム にアプリケーションプログラムをデータテーブルとして 結合したもの、 202: 実行形式のメモリ書換えプログ ラム、 203:アプリケーションプログラムのプログラ ムコード、 301: ROM、 302: 不揮発性メモリ102を 書換えるプログラム、 401: DSP、 402:フラッシュ

メモリ、 403: データパス、 404: アドレスパス、

405:プート選択スイッチ、 406:フラッシュメモリ領*

ース、 408:パーソナルコンピュータ、 409:シリア ルポートインターフェース、 410: レジスタ、 50 1:領域A、 502:領域B、 601:アプリケーションプ ログラム、 602:メモリ書換えプログラム、 701:デ ータパス、 702:アドレスパス、 703:プート選択ス イッチ、

* 域選択スイッチ、 407:シリアルポートインターフェ

